This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.



The Delphion Integrated View

Buy Now: PDF More choices	Tools: Add to Work File: Create new
View: INPADOC Jump to: Top Go to: Derwent	

JP6324972A2: LAN STATION PERSONAL COMPUTER AND SECURITY PROTEC ❤ Title:

METHOD

JP Japan Country: Α

DAYAN RICHARD A: PInventor: LE KIMTHANH D:

MITTELSTEDT MATTHEW T;

NEWMAN PALMER E: RANDALL DAVE L; RUOTOLO LISA A; YODER JOANNA B;

INTERNATL BUSINESS MACH CORP < IBM> *Assignee: News, Profiles, Stocks and More about this company

1994-11-25 / 1993-07-23 Published / Filed:

Application

JP1993000202015

Number: PIPC Code:

G06F 13/00; G06F 1/00; H04L 12/28;

Priority Number:

1992-09-17 US1992000947019

Abstract:

PURPOSE: To provide a LAN station personal computer and a security

CONSTITUTION: In a method for protecting a system from an attack on a network to which a LAN station belongs and whose security is protected and in a medialess personal computer system work station (defined as LAN station here), a flag bit showing whether access to the specified security protection mechanism of the system is possible or not during a power on self test is set in a memory in the system, a procedure for obtaining a program for system constitution setting, which is stored in the network, is shown for guiding, a changing and eliminating a password used in the LAN station and password data is prevented from being transmitted on the network.

COPYRIGHT: (C)1994,JPO

₽INPADOC

Family:

None

Buy Now: Family Legal Status Report

Legal Status: P Designated Country:

DE FR GB

Show 4 known family members

 Other Abstract Info:

DERABS G94-057592









Nominate this for the

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-324972

最終頁に続く

(43)公開日 平成6年(1994)11月25日

(51) Int.Cl. ⁵ G 0 6 F	13/00 1/00	識別記号 354 Z 370 E	庁内整理番号 7368-5B	FI		技術表示箇所
H 0 4 L	•	370 E	8732-5K	H04L 11/00	3 1 0	Z
				審査請求 有	請求項の数 3	FD (全 19 頁)

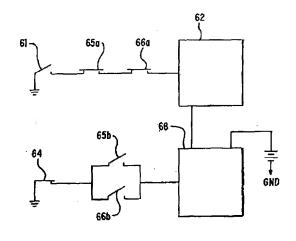
(21)出願番号	特願平5-202015	(71)出願人	390009531
			インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出願日	平成5年(1993)7月23日	}	ズ・コーポレイション
		ļ	INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号	07/947, 019		ESS MASCHINES CORPO
(32)優先日	1992年9月17日		RATION
(33)優先権主張国	米国(US)		アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州
			アーモンク (番地なし)
		(72)発明者	リチャード・エイ・ダイヤン
			アメリカ合衆国 33487 フロリダ州・ボ
			カラトン73ストリート 830 エヌ・イー
		(74)代理人	弁理士 合田 潔 (外2名)

(54)【発明の名称】 LANステーション・パーソナル・コンピュータ及び機密保護方法

(57)【要約】

【目的】LANステーション・パーソナル・コンピュー 夕及び機密保護方法を提供する。

【構成】LANステーションが属し、機密保護を施され たネットワークに対する攻撃がらシステムを保護する方 法と、メデイアレス・パーソナル・コンピュータ・シス テム・ワークステーション (ここではLANステーショ ンと定義されている)で、パワーオン・セルフテスト中 に、システムの特定の機密保護機構へのアクセスが可能 であるかどうかを示すフラグ・ピットがシステム内のメ モリにセットされ、ネットワークに記憶されたシステム 構成設定用プログラムを、該LANステーションで使用 するパスワードの導入、変更、削除の為、取得する手順 を示し、パスワード・データをネットワーク上に送出す る事を回避する。



【特許請求の範囲】

【 請求項1】 ネットワークとデータを交換し、システムにアクセス可能なデータを不正なアクセスから保護する能力を有するLANステーション・パーソナル・コンピュータ・システムであって、

コマンドを入力するためのユーザ入力装置と、

通常閉じているカバーと、

カバー錠の鍵の所有者以外のカバー内部へのアクセスを 拒絶するため、上記のカバーを機密保護状態に維持する ためのカバー錠と、

バスワード・データを受取り、記憶し、選択して動作可 及び動作不可の状態にできるように上記のカバー内に取 り付けられた消去可能なメモリ要素と、

上記のカバーの内部に取り付けられ、カバーの中からの みアクセス可能で、上記の消去可能メモリ要素を動作可 及び動作不可状態にセットするために上記の消去可能メ モリ要素に接続して動作するオプション・スイッチと、

上記のカバー内に取り付けられ、上記のメモリ要素の動作可及び動作不可状態を区別することにより、システムにアクセス可能な少なくとも特定レベルのデータのアク 20 セスを制御するため及び上記のユーザ入力装置を通してユーザの入力により上記の消去可能メモリ要素に記憶されたパスワード・データの変更を可能にするため、上記のユーザ入力装置と上記の消去可能メモリ要素に接続して動作するシステム・プロセッサと、

上記のカバー内に取り付けられ、パーソナル・コンピュータ・システムの動作のためのプログラムを記憶し、上記のシステム・プロセッサと接続して動作する読み取り専用メモリ(ROM)装置と、

そのパーソナル・コンピュータ・システムが属している 30 ネットワークを通してアクセス可能な複数の出所の中の選ばれた一つからオペレーティング・システムの初期導入を可能にするため、上記のROM装置に記憶された優先づけた初期導入プログラムと、

そのパーソナル・コンピュータ・システムが属しているネットワークを通してアクセス可能で、そのパーソナル・コンピュータ・システムの通常のユーザと承認されていないユーザにはアクセスできないように、またシステム・オーナと承認されたユーザには、

- (a) 上記の複数の出所のグループの番号と優先順位を 40 指定することによって上記の優先づけた初期導入プログラムを選択して変更し、
- (b)上記の入力装置を通して、ユーザの入力により上記の消去可能メモリ要素に記憶されたパスワード・データを選択して変更する、ようにプログラムされた機密保護ユーティリティ手段を備えるパーソナル・コンピュータ・システム。

【 請求項2】 上記の消去可能メモリ要素が電気的に 消去可能なプログラム可能読み取り専用メモリ装置であ る請求項1に記載のパーソナル・コンピュータ・システ 50 Д.

【 請求項3】 文字のユーザ入力のための鍵盤と、 通常閉じているカバーと、

カバー内に取り付けられ、パーソナル・コンピュータ・システムの動作中、プログラムの実行とデータの処理のため、鍵盤と接続して動作するシステム・プロセッサと、

2

上記のカバー内に取り付けられ、パーソナル・コンピュータ・システムの動作のためのプログラムを記憶し、上記のシステム・プロセッサと接続して動作する読み取り専用メモリ(ROM)装置と、

複数の出所の中の選ばれた一つからオペレーティング・システムの初期導入を可能にするため、上記のROM装置に記憶された優先づけた初期導入プログラムと、

パスワード・データを受け取り、記憶し、選択して動作 可及び動作不可の状態にできるように上記のカバー内に 取り付けられた消去可能なメモリ要素とを備えるLAN ステーション・パーソナル・コンピュータ・システムの 機密保護機構の管理を容易にするための方法であって、

7 そのパーソナル・コンピュータ・システムが属しているネットワークを通してアクセス可能で、そのパーソナル・コンピュータ・システムの通常のユーザと承認されていないユーザにはアクセスできないように、またシステム・オーナと承認されたユーザには、上記の複数の出所のグループの番号と優先順位を指定することによって、上記の優先的初期導入プログラムを選択して変更することを可能にするために記憶された機密保護ユーティリティ・プログラムを使用し、それから、

そのパーソナル・コンピュータ・システムが属している ネットワークを通してアクセス可能で、そのパーソナル・コンピュータ・システムの通常のユーザと承認されて いないユーザにはアクセスできないように、またシステム・オーナと承認されたユーザには、上記の入力装置を 通して、ユーザの入力により上記の消去可能メモリ要素 に記憶されたパスワード・データを選択して変更することを可能にするために記憶された機密保護ユーティリティ・プログラムを使用することを含む機密保護方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】この発明は1992年5月27日付けで米 の国に出願し、この発明との関連出願である米国特許出願 番号889、324及び889、325に記載されてい る発明と関連している。

[0002]

【産業上の利用分野】この発明はパーソナル・コンピュータ・システム、特にワークステーションとしてローカル・エリア・ネットワークで使用され且つネットワーク内に保持され、また該システムで取扱い可能なデータのアクセス制御を可能にする機密保護機能を有するシステムと関連している。

[0003]

なった。

【従来の技術】一般にパーソナル・コンピュータ・シス テム及び特にIBMパーソナル・コンピュータは今日の 近代社会における多くの分野にコンピュータ・パワーの 利用を普及させた。パーソナル・コンピュータ・システ ムは通常次のように定義することが出きる。「単一のマ イクロプロセッサと付随する揮発性叉は不揮発性メモリ を有する1つのシステムユニット、1つのデイスプレイ ・モニタ、鍵盤、一つ叉はそれ以上のディスケット装 置、固定ディスク記憶装置及びオプションのプリンタに よって構成される卓上型、床置き叉は携帯用のマイクロ 10 コンピュータ」これらのシステムを他と区別する特徴の 1つは上述の構成部分を互いに電気的に接続するための マザーボード(システム・ボードとして知られており、 また本明細書でも折りにふれてシステム・ポード、シス テム・プレーナ、プレーナと述べられている)を使用し ていることである。これらのシステムは主として個人ユ ーザ向けに独立した計算能力を提供するように設計され ており、また個人や小規模ビジネスによる購買のため価 格は低く設定されている。このようなパーソナル・コン ピュータ・システムの例としてはIMB PERSONAL COMPUTE 20 た。 R AT及びIBM PERSONAL SYSTEM/2 モデル25, 30, 3 5, 40, L40SX, 50, 55, 56, 57, 65 70, 80, 90, 95がある。

【0004】これらのシステムは2つの一般的系列に分類される。第1の系列は、これは通常系列1のモデルとして照会されているのであるが、IBM PERSONAL COMPUTE R AT及びその他「IBM互換機」によって例証されるパス・アーキテクチャを使用している。第2の系列は、これは通常系列2のモデルとして照会されているのであるが、IBM PERSONAL SYSTEM/2 モデル57から95によ 30って例証される、IBMのマイクロチャネル・パス・アーキテクチャを使用している。

【0005】初期の系列1のモデルはシステム・プロセッサとして広く使われたINTEL8088叉は8086マイクロプロセッサを典型的に使用した。その後の特定の系列1及び系列2のモデルは、低速のINTEL8086マイクロプロセッサと類似の動作をさせるために実モード(Real Mode)で動作し或いはアドレス範囲をある種のモデルに対して1メガバイトから4ギガバイトへ拡張する保護モードで動作し得る高速のINTEL8040286、80386及び80386プロセッサの実モード機構は8086及び80386プロセッサの実モード機構は8086及び8088マイクロ・プロセッサ用に書かれたソフトウエアに対してハードウエアの互換性を提供している。

【0006】IBMパーソナル・コンピュータのような 最も初期のパーソナル・コンピュータから始まって、ソ フトウエアの互換性は最重要事項として考えられてき た。この最終目標を達成するために、「ファームウエ ア」として知られるシステム・レジデント・コードの隔 50 BIOSのために使用できる最大容量であることが判明 した。そして更に幸運なことにABIOSを追加しても ABIOS、CBIOS合わせて96K ROMに縮小 することができた。しかしながら、96K ROMの中 のほんの僅かな部分しか次の拡張のために残らなかっ

解層がハードウエアとソフトウエアの間に確立された。このファームウエアがユーザの適用業務プログラム/オペレーティング・システムと装置間のインターフェースを提供しハードウエア装置の諸特徴に係るわずらわしさからユーザを開放した。最終的には、該コードは基本入出力システム(BIOS)の中に組み込まれ、ハードウエアの特性から適用業務プログラムを隔離すると同時に新しい装置をシステムに追加することが許されるように

【0007】BIOSが装置に対する中間インターフェースをデバイス・ドライバに提供すると同時にデバイス・ドライバをそれぞれのハードウエア装置の性質に依存する事から解放したためBIOSの重要性は、直ちに明白となった。BOISはシステム上不可欠な部分であり、システム・プロセッサに入出力されるデータの動きを制御するため、システム・プレーナ上に常駐し読みだし専用メモリ(ROM)の形で客先へ出荷された。例えば、最初のIBMバーソナル・コンピュータにおけるBIOSはプレーナ・ボード上のROM 8Kを専有した。

【0008】新しいパーソナル・コンピュータ系列が導入されるについて、BIOSは新しいハードウエア及び入出力装置を包含するため更新したり、拡張しなければならなくなって来た。予期されたようにBIOSはメモリ容量を増加することから開始した。例えば、IBM PERSONAL COMPUTER AT 導入の際BIOSは、32Kパイトを必要とするに至った。

【0009】今日、技術革新にともなって、系列2のパーソナル・コンピュータはさらに複雑になり、より頻繁に新モデルが消費者に提供されるようになりつつある。技術は急速に変化し、新しい入出力装置がパーソナル・コンピュータに追加されつつあるので、BIOSの変更がパーソナル・コンピュータの開発過程で大きな問題となってきた。例えば、マイクロチャネル・アーキテクチャでのIBM PERSONAL SYSTEM/2の導入に際して、相当新しいBIOS(新BIOS叉はABIOS)が開発された。しかしながら、ソフトウエアの互換性を保つために、系列1のモデルのBIOSが系列2のモデルに含まれなければならなかった。

【0010】系列1のBIOSは後に互換BOIS叉はCBOISとして知られるようになった。しかしながら、前にIBM PERSONAL COMPUTER ATに関して説明したとおり、わずか32Kパイト ROMがプレーナ・ボードに有るだけであった。幸運にもシステムはROMを96Kパイトに拡張することができた。不幸にしてこれが、BIOSのために使用できる最大容量であることが判明した。そして更に幸運なことにABIOSを追加してもABIOS、CBIOS合わせて96K ROMに縮小することができた。しかしながら、96K ROMの中のほんの僅かな部分しか次の拡張のために残らなかっ

た。将来、入出力装置を追加すれば結局はCBIOSと ABIOSはROMを使い果たしてしまうと考えられる ようになった。かくして新しい入出力技術は簡単にはC BIOSとABIOSの中に組み込めなくなるであろ う。

【0011】これらの問題のため、及び系列2のBIO Sに対する変更を開発過程のできるだけ遅い時点で行い たいとする要請と相まって、ROMからBIOSの一部 を取り去る必要性が生じてきた。これは、BIOSの一 部を固定ディスクのような大容量記憶装置に出来るだけ 10 ディスク上のシステム区画として定義された部分に記憶 させることによって達成された。該システム区画にはシ ステム・リファレンス・ディスケットのイメージを記憶 させてあり、その中にはシステム構成を確立するための 一種のユーティリティ・プログラム及び同等のプログラ ムが含まれている。

【0012】ディスクには読みとり能力同様書き込み能 力もあるのでBIOSの変更がディスク上で可能になっ た。ディスクはBIOSコードを迅速且つ効果的に記憶 する手段を提供する一方、BIOSコードが破壊される 20 確率を著しく増加させた。BIOSはオペレーティング ・システムの不可欠の部分であるので破壊されたBIO Sは異常な結果をもたらす可能性があり、多くの場合完 全な動作不良及びシステムの不動作をもたらすことにな る。かくして、正当と認められないBIOSのディスク 上での変更を防止する手段が必要であることはきわめて 明白になった。

【0013】これが1989年8月25日出願の米国特 許出願番号07/398,820、1991年6月4日 発行の米国特許第5,022,077号の主題であっ た。興味ある読者は、ここに公開する発明の理解に役立 つべき追加情報として該特許を参照されたい。そして該 特許の内容は本発明の完全な理解のため必要な限り本明 細書に参考として編入されている。

【0014】IBM PS/2マイクロチャネル・シス テムの導入の際、入出力アダプタ・ガード及びプレーナ からスイッチやジャンパー線が取り除かれた。マイクロ チャネル・アーキテクチャによってプログラム可能レジ スタが提供され、これによってスイッチやジャンパー線 が置き換えられたのである。これにともなって、これら 40 プログラム可能レジスタ叉はプログラム可能オプション 選択(POS)レジスタを構成させるためのユーティリ ティが必要とされた。これらのユーティリティ及びその 他システムの使用容易性を改良するためのユーティリテ ィはシステム診断プログラムと共にシステム・リファレ ンス・ディスケットに組み込んで各システムに添付して 出荷されるようになった。

【0015】最初の使用に先立って、各マイクロチャネ ル・システムはそのPOSレジスタを初期化する必要が ある。例えば、もしそのシステムが新しい入出力カード 50 6 に「高信頼機構は、いたずらや承認されていない変更

を差し込み、或いはスロットを変更してシステム・プロ グラムの起動がなされると、構成エラーが生成表示さ れ、システム起動手順は停止する。そこでユーザはシス

テム・リファレンス・ディスケットを差し込みF1キー を押すよう指示される。そこで「システム構成用ユーテ ィリティ」がシステム構成のためシステム・リファレン ス・ディスケットから起動される。システム構成用ユー

ティリティはユーザに必要な操作を指示する。

【0016】もし適切な入出力の記述子ファイル (Desc riptor File) がシステム・リファレンス・ディスケッ トに装顔されていれば、システム構成ユーティリティは 正しいPOS叉はシステム構成データを不揮発性メモリ に生成する。記述子ファイルには該入出力カードをシス テムとインターフェースさせるためのシステム構成情報 が含まれている。

【0017】近年における世界的パーソナル・コンピュ ータの普及と成長にともなって、ますます多くのデータ や情報がこのようなシステムに収集され、保存され叉は 記録されるようになった。これらデータの中には本来機 密を要するものも多い。悪用された場合、そのデータは 人々を混乱に陥れ、会社は競争力を失い、或いは機密デ ータは恐喝に使われ、或いは人々に対する物理的暴力へ 発展しかねない。多くのユーザがデータの機密性と価値 を認識すればするほどますます係るデータの悪用を防止 する必要がある。ユーザ自身及びそのデータと関連した 人々を守るために、ユーザは購入するパーソナル・コン ピュータにデータ保護、機密保護機能を必要としてい

【0018】収集され、記録されたデータの機密保護の 必要性を認識しているのはユーザだけではない。政府公 共機関もまた法律を制定して機密データの保護を実施し ている。このような政府公共機関として米国政府があ る。米国政府はかねてから事の重要性を認識し、それに 答えてきた。米連邦政府は機密保護のレベルとそれぞれ のレベルに対応する必要事項を定義し、証明機関を設け てパーソナル・コンピュータの製造業者にその製品を提 出させ、その製品が各製造業者が主張している機密保護 レベルに合致しているかどうか検査している。連邦政府 による必要事項の原典は国防総省による「コンピュータ ・システム信頼性評価基準(Trusted Computer Syst em Evaluation Criteria) DOS 5200, 28 STD-1982年12月であり、一般に「オレンジ ・ブック(Orange Book)」として知られている。米国政 府は1992年1月1日に全ての政府関係データは、パ ーソナル・コンピュータ上では最低、機密保護レベルC -2で処理され、記録されなければならないと法制化し t-.

【0019】 コンピュータ・システム・ハードウエアに 関しては、必要事項の本質は保証セクション、必要事項

から恒常的に保護されなければならない....」と記 述されている。更に発展して、パーソナル・コンピュー 夕は様々な方法により、様々なアーキテクチュアを通じ て、ネットワークに組み込まれるようになった。ある特 定のこれらのネットワークにおいては、パーソナル・コ ンピュータはメインフレームとして知られ、大規模デー タベースを提供し、データを扱う適用業務プログラムの 存在場所としての強力なホスト・コンピュータと通信を 行う「ダム(dumb)」端末機として主に使われている。

【0020】一方別のネットワークでは、パーソナル・ コンピュータが適用業務プログラムや、時にはデータを 中央のファイル・サーバ(このファイル・サーバも大容 量直接アクセス記憶装置を装備し、比較的迅速なデータ の回復速度で動作可能なパーソナル・コンピュータであ る場合がある)から受取り、処理し、データ入力を受理 し、且つファイル・サーバにデータを返送する「スマー ト (smart)」端末機として使われている。

【0021】更にまた別のネットワーク構成に於いて は、パーソナル・コンピュータ群がネットワーク内の1 つ叉は多数のシステムによって使用可能な資源群を共用 20 している場合もある。これらの資源群としてはプリン タ、スキャナ、モデムなどの周辺機器や互いに資源を共 有している1台のパーソナル・コンピュータに直接付属 している各種直接アクセス記憶装置上の適用業務プログ ラム叉はデータ・ファイルがある。これらネットワーク 構成の多くは、ローカル・エリア・ネットワーク叉はレ AN(後者 LANが本明細書上の限定用語である)と して知られている。

【0022】LANに於けるパーソナル・コンピュータ の使用が増大するにつれて、係る状況下で使用される1 台あたりの機械の費用は、通常のパーソナル・コンピュ ータに見られるようなパーソナル・コンピュータの構成 要素を取り除く事によって削減し得ると考えられるよう になった。この結果、固定デイスクやフロッピー・デイ スクのような直接アクセス記憶装置を持たないパーソナ ル・コンピュータが使用されるようになってきた。この ようなシステムはメデイアレス・システム或いはLAN ステーション(本明細書では、後者が限定用語となって いる)として知られている。

【0023】ローカル・エリア・ネットワークに於ける 40 パーソナル・コンピュータの使用は、少なくともBIO S機能としての部分に構成された特定の機能を持つよう な、いかなる典型的パーソナル・コンピュータに対して も、影響をもたらす原因になると考えられる。 これら の機能の中には(機密保護レベル C-2を達成目標と している場合)いろいろな機密保護レベルの情報のアク セス管理が含まれるであろう。LANに付随していない 単体のパーソナル・コンピュータに関しては、自動構成 機能が常識であり、一般に立ち上げ手順の一環として行 われ、機密保護機構は最初に述べた関連出願(本発明の 50 一内に取り付けられ、上記のメモリ要素の動作可及び動

理解に必要な限り参考として本出願に編入されている) の機密保護機構を含む。

【0024】LANに付随したコンピュータに関して は、係る構成動作はコンピュータ内に組み込まれたBI OSの機能として動作し、立ちあげ手順の一環として処 理される。しかしながら、LANに接続されたコンピュ ータの構成動作は、当該コンピュータのパワーオン時点 でLANによって自動的に行われる方が望ましい。 に機密保護を必要とするLANに接続されたLANステ ーションの場合にはシステム・オーナ(System Owner)に とって、係るLANステーションからのLANに対する 全ての攻撃への防御が至上命令となる。

[0025]

【発明が解決しようとする課題】上述の議論を念頭に於 いて、本発明はLANステーション・パーソナル・コン ピュータ・システム(固定デイスク装置やフロッピー・ デイスク装置のようなプログラム記憶媒体を持たない) であって承認されたユーザ叉はシステム・オーナ(後述 定義のとうり)に対してLAN上でデータが安全にア クセス可能であるようなLANステーションを保証して 提供する事を目的とする。

[0026]

【課題を解決するための手段】LANステーションは機 密保護パスワードのような重大なデータのネットワーク 上でのいかなる転送も回避する相当な手段を可能にする 機密保護機構を必要とする場合がある。その代わりとし てLANステーションで承認されたユーザ叉はシステム ・オーナによって直接入力された係る重大データに関し てシステムの安全を保証する手段叉はシステム於ける対 策がなされている。本発明の目的は、次の手段及び方法 によって達成される。

【0027】ネットワークとデータを交換し、システム にアクセス可能なデータを不正な (無許可の) アクセス から保護する能力を有するLANステーション・パーソ ナル・コンピュータ・システムであって、コマンドを入 力するためのユーザ入力装置と、通常閉じているカバー と、カバー錠の鍵の所有者以外のカバー内部へのアクセ スを拒絶するため、上記のカバーを機密保護状態に維持 するためのカバー錠と、パスワード・データを受取り、 記憶し、選択して動作可及び動作不可の状態にできるよ うに上記のカバー内に取り付けられた消去可能なメモリ 要素或いは電気的に消去可能でプログラム可能読み取り 専用メモリ要素と、上記のカバーの内部に取り付けら れ、カバーの中からのみアクセス可能で、上記の消去可 能メモリ要素或いは電気的に消去可能でプログラム可能 読み取り専用メモリ要素を動作可及び動作不可状態にセ ットするために上記の消去可能メモリ要素或いは電気的 に消去可能でプログラム可能読み取り専用メモリ要素に 接続して動作するオプション・スイッチと、上記のカバ

作不可状態を区別する事により、システムにアクセス可 能な少なくとも特定レベルのデータのアクセスを制御す るため及び上記のユーザ入力装置を通してユーザの入力 により上記の消去可能メモリ要素或いは電気的に消去可 能でプログラム可能読み取り専用メモリ要素に記憶され たパスワード・データの変更を可能にするため、上記の ユーザ入力装置と上記の消去可能メモリ要素或いは電気 的に消去可能でプログラム可能読み取り専用メモリ要素 に接続して動作するシステム・プロセッサと、上記のカ バー内に取り付けられ、パーソナル・コンピュータ・シ 10 ステムの動作のためのプログラムを記憶し、上記のシス テム・プロセッサと接続して動作する読み取り専用メモ リ(ROM)装置と、そのパーソナル・コンピュータ・ システムが属しているネットワークを通してアクセス可 能な複数の出所の中の選ばれた一つからオペレーティン グ・システムの初期導入を可能にするため、上記のRO M装置に記憶された優先づけた初期導入プログラムと、 そのパーソナル・コンピュータ・システムが属している ネットワークを通してアクセス可能で、そのパーソナル ・コンピュータ・システムの通常のユーザと承認されて 20 いないユーザにはアクセスできないように、またシステ ム・オーナと承認されたユーザには、(a)上記の複数 の出所のグループの番号と優先順位を指定することによ って上記の優先づけた初期導入プログラムを選択して変 更し、(b)上記の入力装置を通して、ユーザの入力に より上記の消去可能メモリ要素或いは電気的に消去可能 でプログラム可能読み取り専用メモリ要素に記憶された パスワード・データを選択して変更する、ようにプログ ラムされた機密保護ユーティリティ手段を備えるパーソ

【0028】文字のユーザ入力のための鍵盤と、通常閉 じているカバーと、カバー内に取り付けられ、パーソナ ル・コンピュータ・システムの動作中、プログラムの実 行とデータの処理のため、鍵盤と接続して動作するシス テム・プロセッサと、上記のカバー内に取り付けられ、 パーソナル・コンピュータ・システムの動作のためのプ ログラムを記憶し、上記のシステム・プロセッサと接続 して動作する読み取り専用メモリ(ROM)装置と、複 数の出所の中の選ばれた一つからオペレーティング・シ ステムの初期導入を可能にするため、上記のROM装置 に記憶された優先づけた初期導入プログラムと、パスワ ード・データを受取り、記憶し、選択して動作可及び動 作不可の状態にできるように上記のカバー内に取り付け られた消去可能なメモリ要素或いは電気的に消去可能で プログラム可能読み取り専用メモリ要素とを備えるLA Nステーション・パーソナル・コンピュータ・システム の機密保護機構の管理を容易にするための方法であっ て、そのパーソナル・コンピュータ・システムが属して いるネットワークを通してアクセス可能で、そのパーソ ナル・コンピュータ・システムの通常のユーザと承認さ 50

ナル・コンピュータ・システム。

10

れていないユーザにはアクセスできないように、またシ ステム・オーナと承認されたユーザには、上記の複数の 出所のグループの番号と優先順位を指定する事によっ て、上記の優先的初期導入プログラムを選択して変更す ることを可能にするために記憶された機密保護ユーティ リティ・プログラムを使用し、それからそのパーソナル ・コンピュータ・システムが属しているネットワークを 通してアクセス可能で、そのパーソナル・コンピュータ ・システムの通常のユーザと承認されていないユーザに はアクセスできないように、またシステム・オーナと承 認されたユーザには、上記の入力装置を通して、ユーザ の入力により上記の消去可能メモリ要素或いは電気的に 消去可能でプログラム可能読み取り専用メモリ要素に記 憶されたパスワード・データを選択して変更することを 可能にするために記憶された機密保護ユーティリティ・ プログラムを使用することを含む機密保護方法。

[0029]

【実施例】これから本発明を添付図面を参照しながら詳 細に説明するのであるが、図面では本発明の望ましい具 体例が示されているのであり、通常の技術知識を有する 人がここで述べる発明を修正しても、本発明の良好な結 果が得られる。特定の限定用語が次のように使われてい

【0030】トラステド・コンピューテイング・ベース (Trusted Computing Base) 一TCB:コンピュータ ・システム内に防御メカニズムが完備していること(ハ ードウェア、ファームウェア及びソフトウェアを含 む)、実施する機密保護政策によりこれらを組み合わせ る。TCBは1叉は多数の要素で構成され、これら要素 は共同して製品叉はシステム上で統一した機密保護政策 を実施する。機密保護政策を正確に実施するためのTC Bの能力は、もっぱらTCB内のメカニズムに依存し、 またシステム運用員による機密保護関連のパラメータ (例えばユーザの認定) の正しい入力に依存する。

【0031】トラステド・ソフトウェア(Trusted Soft ware): TCBのソフトウェア部分。

【0032】トラステド・プログラム(Trusted Progra m):トラステド・ソフトウェアに含まれるプログラム。 [0033] オープン・プログラム (Open Program): TCB上で動作するプログラムでトラステド・プログラ ム以外のもの。

【0034】リファレンス・モニタ・コンセプト (Refe rence Monitor Concept):アクセス制御の概念で科目別 対象に対する全てのアクセスを調停する概念機械を指 す。

【0035】セキュリテイ・カーネル(Security Kerne 1):リファレンス・モニタ・コンセプトを実施するTC Bのハードウェア、ファームウェア、及びソフトウェア の要素。セキュリテイ・カーネルは全てのアクセスを調 停し、変更されないように防御されており、且つ正しく

検証可能でなければならない。

【0036】トラステド・コンピュータ・システム(Tr usted Computer System):一連の重要叉は機密の情報 を、同時に処理するためにその使用を許可されているハ ードウェア及びソフトウェアによる保全性を有するシス

【0037】システム・オーナ (system Owner):シス テム・オーナはシステムを最初に構成し、機密保護状態 にする責任があるユーザのこと。システム・オーナは最 初に且つ更新が必要な都度その構成を管理する。システ 10 ム・オーナは特権アクセス・パスワードを管理しその保 全に責任を持つ。システム・オーナは不正アクセス防止 用カバー錠の鍵について、その物理的保全性を維持する 責任がある。システム・オーナはまた、全てのシステム の機密保護記録(log)を維持する責任がある。システム ・オーナは試みられる全ての機密保護の侵害を記録しな ければならない。システム・オーナは複数のシステムを 受け持つ場合がある。システム・オーナは、承認された ユーザであり且つ通常のユーザでもあり得ると考えられ る。

【0038】機密保護モード (Secure Mode):機密保護 を構成する諸要素によって、機密防御機能を発動すべく システム・オーナが特権アクセス・パスワードをパーソ ナル・コンピュータ上に正しく導入した状態。

【0039】承認されたユーザ (Authorized User):特 権アクセス・パスワードを使用する事を承認せれた全て のユーザ。この人はシステム・オーナである場合もそう でない場合もある。この人はまた特定のシステム或いは 複数システムをセットとして、鍵を保有する場合があ る。もしこの人が機密保護に対する侵害からのシステム 回復作業に関わる場合は、この人は責任を持って当該侵 害の事実をシステム・オーナに報告しなければならな い。承認されたユーザはまた通常のユーザである場合も ある。

【0040】 通常のユーザ (Normal User): システム設 備を使用する事を承認された全てのシステム・ユーザ。 システム構成を変更するため、叉は発生した問題を解決 するためには、このユーザはシステム・オーナか承認さ れたユーザの何れかの援助を必要とする。通常のユーザ は承認されたユーザかシステム・オーナ部門の何れかに 40 所属しない限り、特権アクセス・パスワードやカバー錠 の鍵を持たない。

【0041】承認されていないユーザ(Unautorized Use r):システム・オーナ、承認されたユーザ叉は通常のユ ーザの何れにも定義されていない人。承認されていない ユーザによる機密保護を施したパーソナル・コンピュー タの如何なる使用も、不成功に終わったパワーオンを除 いて機密保護に対する侵害と考えられ、係る侵害を示す 監査用追跡記録が存在しなければならない。

12

ラム可能な読み取り専用メモリ。このメモリ技術はハー ドウェアの論理回路によってデータの変更が可能な不揮 発性メモリを提供する。パワーオフの状態でもメモリの 内容は失われない。内容は、当該モジュールに適切な制 御信号が事前に定義された手順で印加された場合にのみ 変更される。

【0043】パスワード記述 (Password Descriptio n):システムは次の2種類のパスワードによって保護さ れる可能性を有する。1:特権アクセス・パスワード (Privileged Access Password - PAP)。2:パワ ーオン・パスワード (Power On Password - POP)。 これらパスワードは互いに独立して使用されるように意 図されている。

【0044】PAPはシステム・オーナに対して初期プ ログラム導入(IPL)用装置起動リスト、パスワード ユーテイリテイへのアクセス及びシステム・リファレ ンス・デイスケット・イメージへのアクセスを防止する 事によって、防御を提供するように設計されている。

【0045】本発明が関係するネットワーク環境に於い 20 ては、装置起動リスト、パスワード・ユーテイリテイ及 びリファレンス・デイスケット叉はシステム区画へのア クセスは、LANステーションがメデイアレスであり、 従って係るLANステーションでは直接アクセスの能力 を欠いているために、ネットワーク・サーバを通じての み行われる。これが本発明の重要な特徴である。

【0046】PAPの存在はPOPを使用している通常 のユーザとって明白である。PAPはサーバを通じてア クセス可能なシステム・リファレンス・デイスケット・ イメージ上にあるユーテイリテイ・プログラムによって 導入され、変更され、或いは削除される。PAPはもし 正しく設定され、入力されれば、システム・オーナはP OPに優先して、システム全体へのアクセスができるこ とになる。

【0047】POPは、現在の全てのPS/2で稼働し いるのであるが、ネットワーク・サーバ或いはネットワ ーク上の施設に対する如何なる不正なアクセスをも防止 するために使用される。更に具体的に添付図面を参照す れば、本発明を具体化するマイクロコンピュータが10 (図1) に図示されている。上述の如く、コンピュータ 10はそれに付属したモニタ11、鍵盤12、プリンタ またはプロッタ14を持っている。

【0048】 コンピュータ10には図2に示したよう に、デイジタル・データを処理し、記憶するための電力 によるデータ処理部及び記憶部を収容し、シャシ19と 共にこれらを包み、遮蔽するカバー15がある。

【0049】図2に示された形態において、コンピュー タ10には、コンピュータ・システムに関する入出力ケ ープルの接続点を拡張し、併せて保護するオプションの 入出力ケーブル接続用カパー16がある。少なくともシ 【0042】EEPROM:電気的に消去可能でプログ 50 ステム構成部分のいくらかは、シャシ19に固定された

多層プレーナ20 (ここではマザーボードまたはシステム・ボードとして記述されている) に収容されており、 該多層プレーナは上述のコンピュータ構成部分や、その 他付随するフロッピー・デイスク装置、各種の直接アク セス記憶装置、補助カード、ボード類を電気的に接続する手段を提供する。

【0050】シャシ19には、基盤と後部パネルがあり(図2、通常、ケーブル接続カパー16によって外側から覆われている)、磁気或いは光学的デイスク装置、バックアップ用テープ装置類のようなデータ記憶装置を収 10容するための少なくとも一つの空間をとってある。

【0051】図に示した形態において、上部空間22は、第1サイズの周辺機器(3.5インチの装置として知られているもの)を収容するよう適合している。フロッピー・デイスク装置は、デイスケットを挿入し、そのデイスケットを使用してデータを受け取り、記録し、引き出す事ができる取り外し可能な媒体を使用した直接アクセス記憶装置として知られているが、通常該上部空間22に収容される。

【0052】しかしながら、ここで述べるLANステー 20ションの場合には、システム10の費用を削減するため、このような直接アクセス記憶装置は提供されない。本発明の上記構造について述べる前に、パーソナル・コンピュータ・システム10の一般的動作についてその要点を再吟味する事は価値があるであろう。

【0053】図3において、本発明によるシステム10 のようなコンピュータ・システムの各種構成部分を示す パーソナル・コンピュータのブロック・ダイアグラムが 図示されている。このブロック・ダイアグラムには、プ レーナ20に収容された構成部分とプレーナと入出カス 30 ロット及びその他のパーソナル・コンピュータのハード ウェアとの接続が含まれる。システム・プロセッサ32 もプレーナに接続されている。如何なるマイクロプロセ ッサでもCPU32として使用して良いのであるが、一 つの適切なマイクロプロセッサとしてインテル社から発 売されている80386がある。該CPUは、高速CP Uバス34によって、バス・インターフェース制御部3 5、シングル・インライン・メモリ・モジュール (SI MMs) として示される揮発性ランダム・アクセス・メ モリ (RAM) 36及びCPU32に対する基本入出力 40 動作の命令群を記憶するBIOS ROM38と接続さ れている。

【0054】BIOS ROMは、入出力装置とマイクロプロセッサ32のオペレーテイング・システムとの間を整合させるために使用されるBIOSを含む。BIOSROM38に記憶される命令群は、BIOSの実行時間を減少させるためにRAM36に複写する事ができる。

【0055】当該システムはまた、すでに一般的になっているように、システム構成及び実時間クロック(RT 50

14

C) 68(図3)に関するデータを受信し、記憶する電池バックアップ型不揮発性メモリ(CMOS RAM及びNVRAMとして知られている)を有する回路部を持つ。

【0056】本発明は、今後図3のシステム・ブロック・ダイアグラムを特に参照しながら記述すのであるが、本発明による機械装置及び方法は、プレーナ・ボードの他のハードウェア構成でも使用され得る様に意図されている事を初めに理解されたい。例えば、当該システム・プロセッサはインテル社の80286または80486マイクロブロセッサでもかまわない。

【0057】図3に帰って、CPUバス(bus)34は(データ、アドレス、制御部を含む)またマイクロプロセッサ32と数値演算用コプロセッサ(MCPU)39との接続を行い、更に場合によっては、小型コンピュータ・システム・インターフェース(SCSI)制御部40との接続も行う。もし存在していれば、SCSI制御部40は、コンピュータの設計及び操作の分野の技術を有する人には自明のことではあるが、読みとり専用メモリ(ROM)41、RAM42、及び図の右側に表示された入出力接続端子によって容易となる各種の内部または外部装置と接続可能である。

【0058】SCSI制御部40は、固定または取り外し可能な媒体の電磁気的記憶装置(固定またはフロッピー・デイスク装置として知られている)、電気光学的、テープ及びその他の記憶装置を制御する記憶制御部として機能する。上述の通り、係る装置類は一般的に経済的理由によりLANステーション・パーソナル・コンピュータでは削除されており、同じ理由によりSCSI制御部も削除される場合がある。しかしながら、LANステーションの購入の際将来のシステムの格上げを意図する場合があるので、SCSI制御部のような要素或いはDASDの為の空間などはしばしば用意されている。

【0059】バス・インターフェース制御部(BIC)35は、CPUバス34と入出力バス44とを連結している。バス44によって、BIC35は更に多くの入出力装置またはメモリ(図示されていない)を接続するためのマイクロチャネル・アダプタ・カード45を収容するための複数の入出力スロットを有するマイクロチャネル・バスのようなオプション機構用バスと連結している。

【0060】入出カバス44はアドレス、データ、及び制御部をを含む。一般にLANステーション・システムに於いては、1枚のオプション・カード45が当該システムとその属するネットワークとを接続する接続点を提供する。入出カバス44と連結して、グラフィック情報(48)や画像情報(49)を記憶するビデオRAM(VRAM)に付随するビデオ信号処理部46など各種の入出力部がある。

【0061】プロセッサ46で変換されたビデオ信号

は、デイジタル・アナログ変換器(DAC)50を通ってモニタまたはその他のデイスプレイ表示装置へ送られる。ここでは、VSP46を直接自然画像入出力と照会されている装置と接続する対応もなされている。これらの装置は、ビデオ・レコーダ/プレーヤ、カメラ等の形をとる場合がある。入出力バス44はまた、デイジタル信号処理部(DSP)51と連結されており、そのDSP51はDSP51とその処理に関係したデータによる信号を処理するためのソフトウェア命令群を記憶する命令RAM52とデータRAM54とを付随して持っている。DSP51は、音声制御部55による音声入出力の処理とアナログ・インターフェース制御部56によるその他の信号の処理を行う。

【0062】最後に、入出力バス44は入出力制御部58及びそれに付随した電気的に消去可能でプログラム可能な読みとり専用メモリ(EEPROM)59と連結し、該EEPROMによって入力及び出力がフロッピー・デイスク装置、プリンタまたはプロッタ14、鍵盤12、マウスまたは指示器(図示されていない)、及びシリアル・ポートによる手段を含む一般周辺装置と交換さ2のれる。EEPROMはここで述べる機密保護機能の一部を担当する。

【0063】ここで述べるように、パーソナル・コンピ ュータ・システムの機密保護という特定の目的を達成す るために、パーソナル・コンピュータ・システム10 は、その内部に選択して動作可能状態にしたり、動作不 能状態にしたりでき、動作可能状態の時特権アクセス・ パスワードを受け取って記憶するように、消去可能なメ モリ要素を持っている。消去可能なメモリ要素は、電気 的に消去可能でプログラム可能な読みとり専用メモリ叉 30 は上記EEPROM59 (図3) の1フィールド叉は部 分であるここが望ましい。システムはまた、オプション 叉は機密保護スイッチをそのカパーを内部に設け、該メ モリ要素の中の使用されたフィールド叉は部分を動作可 能叉は動作不能状態にする為に、消去可能メモリ要素5 9と接続して動作するようになっている。該オプション ・スイッチ(本開示では機密保護スイッチとも呼ばれ る) は、例えば、システム・プレーナ上のジャンパで、 プレーナにアクセス可能な人によって、手作業で2種類 の状態を設定できるものであっても良い。

【0064】一つの状態(ここでは書き込み可能叉はロック解除と呼ぶ)では、EEPROM59はここで述べるように動作可能状態に設定され、PAPを記憶できるようになっている。書き込み可能状態では、PAPはEEPROMに書き込め、変更され、削除される。その他の或いは動作不能状態では、(ここでは、書き込み不可叉はロック状態という)EEPROMのPAP記憶能力は、動作不能に設定されている。この発明によれば、LANステーションの製造時の初期状態は、パワーオン時にシステムを機密不保護の状態に設定してある。

【0065】システムが機密保護状態になるためには、システム・オーナは、施錠されたカバーを開けて、システム・プレーナ20上にある機密保護スイッチの状態を意図的に変更し、機密保護バスワードの活性化を可能にし、システムを機密保護システムに成らしめなければならない。更に、システム・オーナ叉は承認されたユーサは、手順を追って特別の処理を実行してPAPの導入をしなければならない。係る処理とそれに適応するシステムの特徴が、本発明の焦点である。

【0066】上述のように、システム10はまた、図4の68に示すように、消去可能なメモリ能力、すなはち電池による不揮発性CMOS RAM、及び実時間クロック(RTC)を持つ第2の部分を有する。CMOSRAM叉はNVRAMは、本発明によれば、システム10のパワーオン時にPAPの成功的入力に関するデータを含むシステム構成を表示するデータを記憶する。少なくとも1個の不正な解錠の検出用スイッチ(図4、5、6)が用意され、カバー内に取り付けられ、カバーが開いている事を検出し、該不正な解錠検出用スイッチの動作に応答してメモリを消し去ったり或いはメモリ内に記憶されている特定のデータを設定したりするためのCMOSRAMと接続して動作するようになっている。

【0067】システム・プロセッサ32は、本発明によれば、EEPROM59とCMOSRAM68に接続して動作し、メモリのPAP記憶能力の動作可叉は動作不可の状態を区別し、正しいユーザすなはち記憶されている特権アクセス・パスワード(PAP)による入力叉は無入力を区別することによってシステム内に記憶された少なくとも特定のレベルのデータへのアクセスを一部制御するよう機能する。上記オプション・スイッチを操作する事によって、システム及びそれに関わるネットワークの操作員(具体的には、機密保護を維持し監督する立場にある人)は、EEPROMの状態を動作可或いは動作不可になるように選択してシステムを機密保護動作或いは機密保護でない動作になるよう選択する事ができる。もし機密保護動作が要請され実施する事になれば、システム・オーナはPAPを入力しなければならない。

【0068】ここで開示したように、この発明による機 密保護業務に対応するシステムは、2つの別々の不揮発 性で消去可能なメモリ要素、EEPROM及びCMOS

RAMを有する。この事は、本発明の時点で一部実施されたのであるが、PAPの状態の表示やPAPの正しい入力は少なくとも無許可でカバーを開ける事の可能性と同様に、非常に多くの回数消去、書き込みの必要があるにも関わらずEEPROMは、消去、書き込みサイクルの回数に関して寿命が限られているので、このようにした。このために、ここで述べる機能は、現在の技術に対応するため第1及び第2の消去可能なメモリ要素に分割されている。

50 【0069】しかしながら、本発明は、これら2形態の

関連データは、もし技術が許すならば、或いはもし設計 者が係る選択に伴う制限を受け入れるならば、単一の消 去可能なメモリ要素に記憶させる事を意図している。

【0070】ここで図4から図7までの概略図を参照す る事によって、本発明に係る特定のハードウェア機構が より具体的に述べられている。図4は、一般的な電源制 御叉は「ON/OFF」スイッチ61、一般的電源6 2、主カバー15及びケーブル接続カバー16の様なカ パーの開放叉は除去に応答して導通状態を変えるスイッ チ、およびカバー錠スイッチ64の特定の関係を示して 10 いる。カパーの開放叉は除去の状態を変えるスイッチ は、本発明の図でいえば、2つある。すなはち、主カバ -15の除去に対して応答するスイッチ65(図4、 5、6) 及びケーブル接続カパーの除去に応答するスイ ッチ66である。

【0071】各スイッチは2つの部分からなっている、 1つは通常開(それぞれ65a, 66a)、もう1つは 通常閉 (それぞれ65b, 66b) である。第2のスイ ッチは、ケーブル接続カバー16がそうであるように、 オプションである。しかしながら、本明細書での注意深 20 い考察によって明らかなように、オプション・カバーと スイッチは、システムに対するより完全な機密保護を保 証する。

【0072】通常開状態になっているカバー・スイッチ 65と66の接点群は、主電源スイッチ61と電源62 に直列に接続されている(図4)。従って、もしカバー をはずしてシステム10の電源を入れようとすると、当 該接点群65aと66aは開状態となりシステムの動作 を防止する。カパーをしたままであると、当該接点群は 閉じ状態になっているため、正常なシステム動作が開始 30 され得る。

【0073】 通常閉状態のカバー・スイッチ65と66 の接点群は、カパー錠スイッチ64及びCMOS RA M68と直列に接続されている。当該通常閉状態の接点 65bと66bは、カバー15及び16の存在によって 開状態となり、これらカバーの除去によって閉状態とな る。

【0074】カパー錠スイッチ64は、コンピュータ・ システム10に一般的に提供されているカバー錠を施錠 する事によって、通常閉状態となる。これら3種類の接 40 点群は、電流のグランドへの交代経路もしくはCMOS

RAMの付勢化の一部分を形成しており、カバー錠が 施錠状態になっているシステムの状態でカバーが不正に 除去されたために、付勢化が失われれば、該メモリの特 定区分を特定の状態(全て「1」で埋めるなど)に設定 する効果を有する。

【0075】当該メモリはPOST(Power On Self Tes t)によってチェックされているため、当該メモリ区分を 特定の状態にする事は、構成エラー信号を発生し、シス 18

は別にして)が試みられた事を警報する事になる。

【0076】メモリ区分を特定状態に設定するために は、オペレーテイング・システム起動のための事前に記 憶されたパスワードが必要である。すなはち、本明細書 で別途開示したように、オペレーテイング・システムの 起動には、正しいPAPの入力が必要である。一般カバ 一錠スイッチ64と主カバースイッチ65は、主カバー 上にある錠に関連して適切に位置ずけられるように、前 面カード・ガイド部69(図2、6)に取り付ける事が 望ましい。前面カードガイド部は、コンピュータ・シス テム・フレーム上で、カバー15が存在し、然るべき位 置に置かれて、システムのカバーとして機能していると き、カバースイッチ65の発動レパー70が、直立前面 フレーム部の開口部に突き出るような位置に取り付けら れている。

【0077】ケーブル・カバースイッチ66は、システ ム・フレームの後部パネルに取り付けられ、ケーブル・ カバー16上に取り付けられたラッチ部によって発動さ れ且つ主カバー15の場合と同様に手操作で鍵が回転で きるように位置ずける事が望ましい。オプションのケー ブル・カバー16が使用されているとき、(完全なシス テムの機密保護が必要な場合)、カバーを後部パネルに 固定する事によって該、ラッチ部によって通常開の接点 66aが閉状態になるように、また通常閉じの接点66 bが開状態になるように設定される。

【0078】上述或いは後述の機密保護・保全機構は、 前に提案されたパーソナル・コンピュータの機密保護機 構、パワーオン・パスワード (POP) とは独立して動 作する。係る追加の機密保護・保全機構は、オレンジ・ ブックのような当面する規定のもとで、システム認定の 為の安全な装置を提供する。

【0079】もう一つのパスワードがシステムを機密保 護状態にするために必要である。その新しいパスワード がここで言う特権アクセス・パスワード(PAP)であ る。以前のパーソナル・コンピュータ・システムとの互 換性を維持するために、POPも依然として使用できる ようになっている。

【0080】パスワード保護はシステム・ハードウェ ア:EEPROM、機密保護スイッチ及びカバー・スイ ッチ、ファームウェア、POST及びシステム・ソフト ウェア・パスワード・ユーテイリテイ、によって実行さ れる。一度PAPが導入されると、システムは機密保護 モードになる。PAPはEEPROMに保存される。P APのパックアップ用コピーもEEPROMに保存され る。このKOTOは、PAPの導入、変更、削除の最中に電 源断が発生して、PAPが偶発的に消失するのを防ぐた めに行われる。

【0081】POP及びPAP(もし導入されていれ ば)の正当性を証明する少なくともいくつかの特定ビッ テム・オーナに対して機密保護の侵害(成功か不成功か 50 トがNVRAMに記憶される。NVRAM及びEEPR OMに保持されたデータの変更は互いに独立して行われ る。EEPROMの中の2ビットが当該変更手順のどこ で電源断が発生したかをPOSTに対して知らせ、でき ればシステム・ボードの交換の事態から再生させる機関 として使われる。パスワード・ユーテイリテイは変更表 示フィールド、PAPへアクセスする際に使われる2ビ ットの状態表示機関、を維持する。

【0082】もしもパスワードの変更中に電源断が発生 すれば、電源が再度回復した時POSTが上記状態表示 機関をチェックする。(POSTは実際には、全てのパ 10 OSTはエラーを表示し、ハードウェアが機能していな ワーオン時点で該状態表示機関をチェックする。) もし PAPの変更が成功すれば、(「00」状態)POST は処理を続行する。もし変更が電源断の前に開始してい れば、(「01」状態)POSTは正当なパックアップ PAPの存在をチェックする。もし正当であれば、バッ クアップPAPを主PAPへ複写する。もしオプション 叉は機密保護スイッチがロック解除の状態叉は書き込み 可能状態になっていなければエラーが表示される。この 際システム・オーナは、カバーのロックを解除し、機密 保護スイッチの位置を変えなければならない。

【0083】もし主PAPの変更が成功すれば(「1 0」状態)、システム・リファレンス・デイスケットの 使用叉はシステム区画の起動をしようとする試みを検証 するために主PAP (新PAP) を使用する。POST はバックアップPAPが正しくないと想定し、この場合 POSTは主PAPをパックアップPAPに複写する。

【0084】もレバックアップPAPがうまく変更され ていれば、(「11」状態)主PAP及びバックアップ PAPの両方とも正当であると考えられ、POSTはユ ーザによるPAPの入力を確認する前に主PAPの正当 30 性を検証する。上述のようにPOPはCMOSメモリの 中に維持されている。2ビットがPAPの為のパスワー ド表示器として使用するためにСМОSメモリに維持さ れている。1つの表示器はシステムが機密保護モード (PAPが導入済み) にある事を示すために使用され る。第2の表示器はPAPが最初のパワーオン時(コー ルド・プート - Cold Boot)には正しく導入されていた 事を示すために使われる。

【0085】これら2つの表示器は初期化されコールド システム・リファレンス・デイスケット叉はシステム区 画が起動されていなければ、これら表示器は書き込み保 護され、該IPLは導入済みPAPの入力が成功するこ とを必要とする。POPとこの表示器の変更はEEPR OMに記憶されたPAPの変更と独立して行われる。し かしながら、CMOSメモリの変更は、オペレーテイン グ・システムの導入を許し、回復のため正しいPAPの 入力が必要となる機密保護の侵害を表示することができ

20

るため、IPし装置起動リスト、EEPROM CR C、及び全ての表示器は、オペレーテイング・システム を起動する初期プログラム導入(IPL)に先立ってロ ックされる。係る分野を排除するため、POSTはシス テムがパワーオフされない限りリセットされない特定の ハードウェア・ラッチをセットする。

【0087】POSTの第一段階(最初のパワーオン) のはじめに、POSTはEEPROMがロックされてい るかどうかチェックする。もしロックされていれば、P いとしてシステムを停止する。システム・オーナは、状 況を矯正するため介入し、場合によってはシステム・ポ ードを取り替えなければならない。

【0088】本発明の一形態に於いて、システムが物理 的不正変更を加えられているとき、CMOS RAMの 最初の14バイトは影響を受けていない。次のCMOS

RAMの50パイトは上で概説したように、全て 「1」 (パイナリ 1) に設定される。この状況を検出 したときPOSTは適当なエラー表示を行う。

【0089】本発明のもう1つの形態に於いては、でき るだけ小数のビット数がシステムの物理的不正変更表示 として設定される。何れの例に於いても、システム・オ ーナノ承認されたユーザは、状況の矯正に介入しなけれ ばならず、その矯正にはシステム・リファレンス・デイ スケット叉はシステム区画起動のためパスワードを要請 された時、PAPの入力が必要であったり、システム・ ボードの取り替えが必要であったりする場合がある。も レシステム・オーナがPAPを忘れたら、当該システム ・ボードの取り替えが必要となろう。

【0090】もしPOPを忘れたら、システム・オーナ は上述のようにCMOS RAMの内容を捨てることが でき、PAP(もし導入されていれば)を入力してパス ワード ユーテイリテイを実行するためにシステム・リ ファレンス・デイスケットを起動しPOPを再導入する ことができる。

【0091】何れのパスワードも未導入のままシステム がパワーオンされた時は、POSTはパスワードを要求 するメッセージを出さない。しかしながら、POSTは PAP、バックアップ用PAP、IPL装置起動リスト ・プート時にのみ設定される。IPLに先立って、もし 40 及び全てのインヂケータをロックする。このことは、当 該分野への如何なる偶発的或いは悪意のアクセスを防止 するために行われる。

> 【0092】システムがPOPを導入し、PAPを導入 しないままパワーオンされた時は、POSTはPOPの チェックサム(Checksum)を検証する。もしチェックサム が合格であれば、POSTはユーザにPOPの入力を要 求する。もしチェックサムが不合格であれば、POST はCMOSにあるPOPを消去し、パスワードの入力を 要求しない。

【0086】パスワードに対する不正アクセスを防止す 50 【0093】ネットワーク上の如何なるプログラムの起

動に先立って、PAP、バックアップ用PAP、IPL 装置起動リスト、EEPROM CRC及び全てのイン デケータはアクセスを防止するためロックされる。シス テムがPAPを導入し、POPを導入しないままパワー オンされた時は、POSTは状態表示機関の状況をチェ ックし、更にPAPのパスワードのチェックサム(Check sum)を検証する。もしPAPのチェックサムが合格であ れば、POSTは通常の処理を続行する。もしPAPの チェックサムが不合格であれば、エラー表示が行われシ ステムは停止する。

【0094】この事は、POSTが偶発的にユーザに対 して、EEPROMエラーのとき、以前に保護状態にあ ったシステムへの不保護状態でのアクセスを付与する状 況を防止するために行われる。システム・オーナは、介 入して状況の矯正をする必要があり、その矯正には場合 によっては、システム・ボードの取り替えを要する。

【0095】もしシステムが、正しいPAPと正しいP OPを導入した状態でパワーオンされていれば、POS Tはユーザにパスワードの入力を促す。もしPOPが入 力されれば、POSTはシステム・リファレンス・デイ 20 えなければならない。 スケット・イメージからの起動をしない。システムは現 在のIPL装置リストのみを使用して起動する。

【0096】もしPOPでなくPAPが入力されたら、 該ユーザはシステム・リファレンス・デイスケット・イ メージ(ネットワークに対するアクセスが可能であれ ば)、或いは正常な I P L 装置リストから起動すること ができる。

【0097】このパワーオン手順の後でシステム・リフ ァレンス・デイスケット・イメージの起動がされるよう に、最初のパワーオン時にPAPの入力が成功したこと 30 を知らせるインヂケータがセットされる。POSTは再 起動のためにパスワードの入力を要求する事はない、従 ってPAPには、入力成功のインヂケータ及びその保護 が必要である。POSTは、何れかのパスワードが正し く入力されたことを確認した後、確認のアイコンを表示 することにより該入力を認証する。

【0098】POSTの変更と連結して、パスワード・ ユーテイリテイは、PAPに対するサポートを含まなけ ればならない。該ユーテイリテイは、PAPの導入、変 更、削除をサポートし、オプション・スイッチ或いは機 40 密保護スイッチの位置とこれら3つの機能とは運動して いる。機密保護スイッチは承認されたユーザがPAPの セットを行おうとするまでは、ロックの位置に止めて置 くべきである。その時該ユーザは、システム・カバーを 取り除き機密保護スイッチをロック解除(変更)の位置 へ動かす必要がある。ここでPAPがセットできるので ある。機密保護スイッチがロック解除の位置になってい るとき、EEPROMの外にあるハードウェア回路がP APをEEPROMに書き込む事を許しいる。機密保護 スイッチがロックの位置にあるとき、該ハードウェア回 50 テーションのNVRAM68の中に遠隔PAP導入フラ

22

路は、PAPの場所に対する如何なる変更も防止してい る。機密保護スイッチがロックの位置にあるとき、承認 されたユーザがPAPを変更しようとすると、相当する メッセージが現れる。

【0099】追加の安全機構がパスワード・ユーテイリ テイに組み込まれていて、承認されたユーザがPAPを POPと等しくセットする事を防止している。PAPを セットしたり変更するとき、該新PAPがシステムの現 在のPOPと等しくならないようにチェックがなされて 10 いる。また、PAPを変更したり削除したりするとき は、現在のPAPを知っていなければならない。

【0100】パーソナル・コンピュータ・システムは機 密保護スイッチをロックの位置にし、カバーは施錠した 状態で出荷されることになっている。このことは、シス テム・オーナ以外の如何なる人もシステムを機密保護モ ードにセットできないようにするために行われる。PO Pと異なり、PAPはハードウェアの操作では消去され ない。PAPを忘れたり、未詳認のユーザがシステムを 機密保護モードにするには、システム・ボードを取り替

【0101】上述のメモリ要素、スイッチ、及びこれら の相互接続は、名前を付けた構成部分が特に機密保護機 構を可能にするコンピュータ・システムの要素であるこ とから、本明細書では「機密保護機構要素」として照会 されている。

【0102】機密保護機構を有するLANステーション の通常の動作では、すでに述べたように、LANステー ションはパワーオンするとパワーオン・セルフテスト (POWER ON SELF TEST = POST) に入る。POST完了の直前にシステムは遠隔初期 プログラム導入(RIPL)能力があることを検出す る。RIPLは通常オペレーテイング・システムがLA N上のサーバから供給されるようにしたもので、サーバ はメデイアレス・ワークステーションに対する論理的プ ログラム起動装置として働く。POSTは係る装置から のLANステーション・プログラムの起動を実行する。 POSTによって起動されるソフトウェアが未知である ため、POSTは機密保護機構装置内の全ての保護フィ ールドをロックする。

【0103】明白なように、LANステーションをネッ トワーク上機密保護ワークステーションとするために は、PAPをセットする手段がなければならず、更にそ の手順がシステム・オーナや承認されたユーザにとって 保護されなければならない。この結果を達成する事が本 発明の焦点であり以後詳細に説明する。

【0104】 PAP或いは IPL装置起動リスト・フィ ールドを導入、変更叉は削除するために、本発明により 意図された1つの方法によれば、サーバとLANステー ションの間に調整がなければならない。更に、LANス グの為の特別なフィールドを用意する必要がある。RIPLの出所からシステム・リファレンス・デイスケット・イメージ或いは機器構成セット用ユーテイリテイの起動中、起動されるプログラムは、POSTによって指定された機密保護に関係するフィールドの状態を検出する。正常操作の結果として、上述のように、これらがロック状態である事が判ると、システム・リファレンス・デイスケット・プログラムは遠隔PAP設定フラグをセットし、LANステーションのパワーオフを行い、そして直ちに再びパワーオンするようにメッセージを発し、LANステーションでのデータ処理を禁止する処置を取って終了する。

【0105】この時点でLANステーションでの承認されたユーザは、ステーションのパワーオフをし、またすぐにオンにする。POSTは、正常な動作を実行することによって、遠隔PAP導入フラグの状態が変わったことを検出し、機密保護機構装置をロック解除にし、遠隔PAP導入のためのフラグ・セットの変更やリセットを可能にしたまま、サーバからのプログラム起動の正常な動作を統行する。

【0106】サーバに定義されたRIPLの場所にはリファレンス・デイスケット・イメージ或いはシステム構成設定用プログラムが残っているため、そのプログラムが起動され、PAPを導入し、PAPを変更叉は削除し、必要ならIPL装置起動リストの変更を行うことを可能にするにするために、承認されたユーザが、システム以前に機密保護装置の当該フィールドを変更できるようにする。

【0107】係る変更を完了するためには、承認されたユーザはシステムのパワーオフを再度行い、RIPLに 30 先立ってPOSTが機密保護装置フィールドのロックに戻れるようにメモリがクリアされている事を確認する必要がある。PAPをLANステーションに導入する第2の方法によれば、メデイアレス・ワークステーションに論理的プログラム導入装置を提供するサーバとワークステーションの間に同様に調整が必要である。しかしながら、この方法は、より短時間ですむため、EEPROM及びCMOSに有る保護フィールドを上述の第1の方法より、短時間危険にさらすだけですむ。この方法は、メデイアレス・ステーションをパワーオフの状態でスター 40 トさせる必要がある。

【0108】物理的にメデイアレス・ワークステーショ 打難検出ウィンドリンの直近であれば、承認されたユーザは、上述の第1の カーソルを0行7 方法のようにサーバのユーザに対して論理的起動装置を 0列(左上隅)へ影 ム区画起動打鍵検 になる。もし承認 になる。もし承認 およフーザは、それからワークステーションをパワーオ かであっても、或り アのSTは、それが フ視的表示を待って、難盤上で3つの連続打難、Cirl-A 50 ラグをセットする。

24

lt-Ins、を行う。この連続打鍵は、POSTに対して、サーバの当該イメージを起動する前に、EEPROMとCMOSの保護フィールドが保護状態になっていない事を知らせるために使用される。

【0109】この状況に於いて、システム・リファレンス・デイスケット・イメージが起動され、PAPが導入され、或いはメデイアレス・ワークステーションの側から離れる前にシステムがパワーオフされている事を確認するのは、承認されたユーザの責任である。

【0110】POSTはピデオ・サブシステムを初期化し、テストとシステム内の他のサブシステムの初期化を行う。これは、メモリ、鍵盤、タイマ、及びDMA制御部を含む。鍵盤サブシステムが初期化されれば、承認されたユーザは該連続打鍵、Ctrl-alt-Ins、を行う事ができる。鍵盤サブシステムが初期化されれば、鍵盤BIOSは、Ctrl-Alt-Ins、の打鍵を業界では有名になっている、Ctrl-Alt-Del,の識別と類似の方法で識別可能になる。この時承認されたユーザに対する可視的表示はなされていない。

0 【0111】POSTは鍵盤のCBIOSをチェックして該打鍵が、鍵盤サプシステムの初期化とPOSTによって該打鍵入力のため、ウィンドウが開かれている事を知らせる可視的合図の送出との間に検出されたかどうか調べる。もし該打鍵がその間に検出されていたら、POSTはシステム区画起動打鍵検出ウィンドウを開かない。もし該打鍵がその間に検出されていなければ、POSTはシステム区画起動打鍵検出ウィンドウを開く。

【0112】POSTはそれから、デイスプレー上のカーソルを、現在位置、0行0列(上左隅)、から0行7 9列(上右隅)へ動かす。これは、承認されたユーザにシステム区画起動打鍵検出ウィンドウが開かれている事を知らせるために行われる。次に、POSTはデイスケット・サブシステムを初期化し、アダプタをオンボード(on-board)ROMと共にシステムに統合するためにアダプタROMスキャンを行い、更にSCSIサブシステムの初期化を行う。

【0113】承認されたユーザが、起動手順中、保護フィールドを酵出したままPOSTに知らせるため、該連続打難入力、Ctrl-Alt-Ins、をしなければならないのは、このウィンドウの間である。

【0114】この時点で、POSTはシステム区画起動打難検出ウィンドウを閉じ、デイスプレー上のビデオ・カーソルを0行79列(右上隅)から初めの位置、0行0列(左上隅)へ戻す。この事がユーザに対してシステム区画起動打難検出ウィンドウが閉じられた事を示す事になる。もし承認されたユーザが、該連続打鍵を入力したとすれば、それが鍵盤の初期化後で、ウィンドウ開の前であっても、或いはウィンドウ開の間中であっても、POSTは、後の使用のため該打鍵の検出を表示するフラグをセットする。

【0115】もし承認されたユーザが、該打鍵入力の機 会をのがしたら、その承認されたユーザは、最初に述べ た方法に従ってPAPを導入するか、この方法をやり直 す事ができる。遠隔IPLに先行して、POSTは該打 鍵フラグをチェックし、承認されたユーザがEEPRO MとCMOSの保護フィールドを不保護にして置く事を 望んでいる事が判る。

【0116】POSTは正常な起動手順を、遠隔IPL の実行が必要であるという事を発見するまで進め、保護 法の説明にあるように、起動イメージが装頼されると、 承認されたユーザはセット機構オプションを主メニュウ の中から選択する。セット機構メニュウ上で承認された ユーザはパスワード・ユーティリティを発動するため セット・パスワードと不在開始モード(Unattended Star 1 Mode)を選択する。承認されたユーザはそれから特権 アクセス・パスワードを選択し、与えられた指示に従 う。該ユーザは同時に、IPL装置起動手順リストを定 義し導入する必要がある。

【0117】これによって、承認されたユーザによって 20 選択された起動装置が起動手順中いつも選択されている 事が確認される。メデイアレス・ワークステーションを 離れる前に、承認されたユーザはそのワークステーショ ンのパワーオフをすべきである。 さもなければ、もしそ のワークステーションがパワーオンのままであると、E EPROMとCMOSの機密保護関係のフィールドが不 正なアクセスの危険にさらされる。第1の方法の説明に あるように、この方法はPAPの変更叉は削除及びIP しの装置起動手順リストの更新にも使用される。

【0118】POSTによってCtrl-Alt-Ins、の入力の 30 プション部分の拡大外観図である。 ために開かれたウィンドウは、米国特許出願で、199 1年6月17日出願の出願番号第716,594号に述 べられている。

【0119】 そこではそれがシステム・リファレンス・ デイスケットを発動するために使用されている。本開示 に於いては、それが遠隔IPLの為に保護フィールドが ロック解除 (open)になっている事をPOSTへ知らせ るために使用されている。PAPの導入叉は変更の処理 が、PAPを定義している危険なデータの如何なるネッ トワーク上の転送も回避しており、それ故骸データがネ 40 59 EEPROM ットワーク上に存在する可能性或いはネットワーク上で 誤用される可能性を回避しているということが本発明に とって重要である。

【0120】図面と明細書に於いて本発明の望ましい具 体化が説明され、特別の用語が使用されているけれど

も、説明は用語を一般的、記述的意識でのみ使用したの であり、制限を加える目的で使用したのではない。

[0121]

【発明の効果】本発明によれば、LANステーション・ パーソナル・コンピュータ・システム(固定デイスク装 置やフロッピー・デイスク装置のようなプログラム記憶 媒体を持たない) において、パスワード・データの如何 なるネットワーク上の転送も回避し、それ故該データが ネットワーク上に存在する可能性或いはネットワーク上 フィールド不保護の状態でその手順を進める。第1の方 10 で誤用される可能性を回避することができ、LAN上で の機密保護機能を提供することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を具体化する場合のパーソナル・コンピ ュータの外観図である。

【図2】図1のパーソナル・コンピュータの構成要素 で、シャシ、カバー、プレーナ・ボードを含む分解部品 配置図であり、これら構成要素の関係を示している。

【図3】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特 定部分の概略図である。

【図4】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特 定の構成部分で、本発明の機密保護に関連した部分を概 略示したものである。

【図5】図1及び図2のパーソナル・コンピュータの特 定の構成部分で、本発明の機密保護に関連した部分を概 略示したものである。

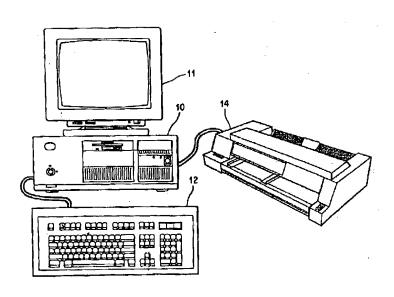
【図6】図4及び図5で表示された特定の構成部分の拡 大外観図である。

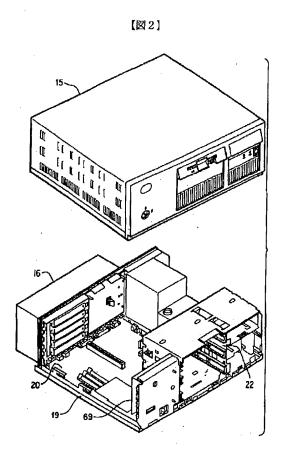
【図7】本発明の機密保護機構に関連する図1、図2、 図4及び図5で示されるパーソナル・コンピュータのオ

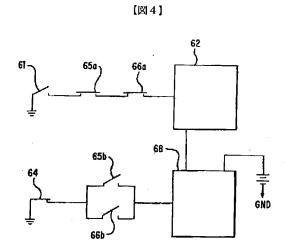
【符号の説明】

- 10 パーソナル・コンピュータ
- 11 デイスプレイ・モニタ
- 12 鍵盤
- 15 主カバー
- 19 シャシ
- 20 プレーナ・ボード
- 36 SIMMS (RAM)
- 38 BIOS ROM
- - 61 電源スイッチ
 - 62 電源
 - 64 カバー錠スイッチ
 - 68 RTC/CMOS RAM

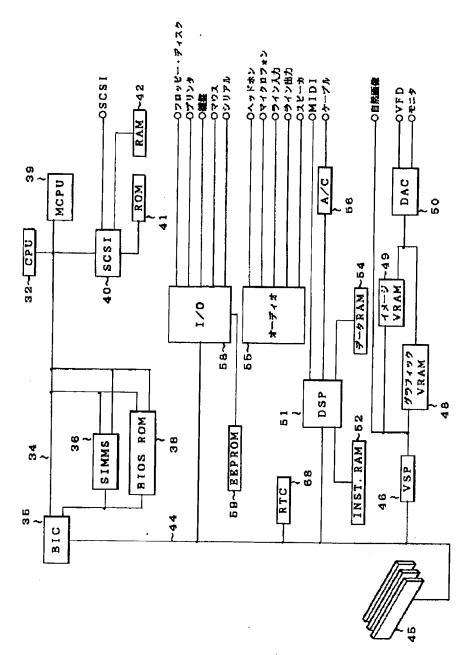




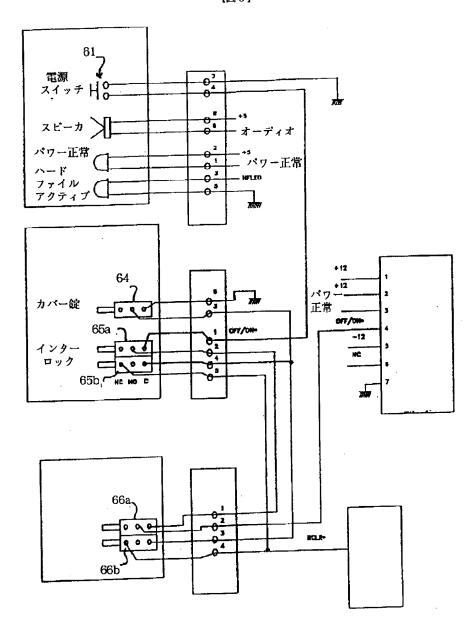




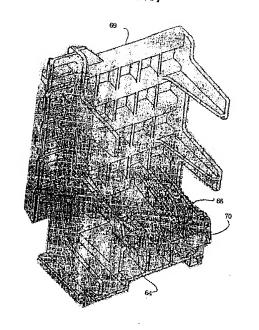




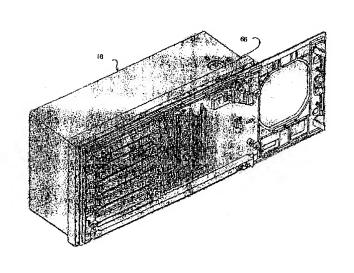
【図5】



[図6]



【図7]



フロントページの続き

- (72)発明者 キムサン・ド・レ アメリカ合衆国 33437 フロリダ州・ポ イントン・ピーチ サン・ポイント・ドラ イプ 9422
- (72)発明者 マッシュウ・テイー・ミッテルステッド アメリカ合衆国 30144 ジョウジア州・ ケネソウサンダーリングス・ポイント 3550

- (72)発明者 パーマー・イー・ニューマン アメリカ合衆国 33433 フロリダ州・ボ カラトンダブリン・ドライブ 7488
- (72)発明者 デーブ・リー・ランドール アメリカ合衆国 33068 フロリダ州・ボ ンパノ・ピーチ 69テラス 1751 エス・ ダブリュウ
- (72)発明者 リサ・アンネ・ルオトロ アメリカ合衆国 33467 フロリダ州・レ イク・ワース アウアチタ・ドライブ 5264
- (72)発明者 ジョアンナ・パーガー・ヨダ アメリカ合衆国 27513 ノースカロライ ナ州・ケアリー カスター・トレイル 203